PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-354001

(43) Date of publication of application: 06.12.2002

(51)Int.Cl.

H04L 12/46 H04L 29/06

(21)Application number: 2001-161543

(71)Applicant : NEC CORP

(22)Date of filing:

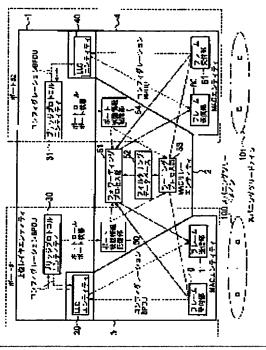
30.05.2001

(72)Inventor: KITAGAWA MITSUHIRO

(54) COMMUNICATION APPARATUS, COMMUNICATION SYSTEM, AND COMMUNICATION **CONTROL METHOD**

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a bridge which can divide a spanning tree domain easily and can only divide a spanning tree domain without dividing a broadcast domain. SOLUTION: When a spanning tree domain of a bridged LAN is divided, a different spanning tree domains can be joined for each port by providing a plurality of bridge protocol entities 30 and 31 and assigning each port of #1 and #2 to bridge protocol entities 30 and 31 in an one to one fashion at a bridge connecting spanning trees. According to this arrangement, a spanning tree domain can be divided easily and drawbacks of the conventional technology can be solved.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

17.04.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3494167

[Date of registration]

21.11.2003

[Number of appeal against examiner's decision of rejection

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2002-354001 (P2002-354001A)

(43)公開日 平成14年12月6日(2002.12.6)

(51) Int.Cl.7

識別記号

FI

テーマコート*(参考)

H 0 4 L 12/46 29/06 100

H04L 12/46

100B 5K033

13/00

305A 5K034

審査請求 有 請求項の数18 OL (全 10 頁)

(21)出願番号

特顧2001-161543(P2001-161543)

(71)出顧人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(22)出顧日 平成13年5月30日(2001.5.30)

(72)発明者 北川 光宏

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株

式会社内

(74)代理人 100088812

弁理士 ▲柳▼川 信

Fターム(参考) 5K033 AA01 CC01 DA02 DA05 DB18

EC03

5K034 AA02 BB06 DD03 FF11 HH01

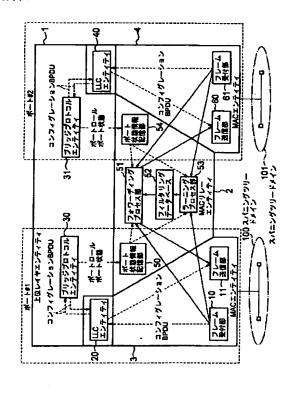
HH02 HH63

(54) 【発明の名称】 通信装置及び通信システム並びに通信制御方法

(57)【要約】

【課題】 スパニングツリードメインを容易に分割可能 とし、またブロードキャストドメインを分割することな くスパニングツリードメインだけを分割することができ るようにしたブリッジを提供する。

【解決手段】 ブリッジドLANのスパニングツリードメインを分割する場合に、スパニングツリー間を接続するブリッジにおいて、ブリッジプロトコルエンティティ30,31を複数設けて、各ポート#1,#2を一対一の関係でブリッジプロトコルエンティティ30,31に割当てることにより、ポート毎に異なるスパニングツリーに参加させることが可能となる。よって、スパニングツリーの分割が容易になり、上述した従来技術の欠点が解消可能となる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ネットワークに接続された複数のポートと、スパニングツリーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手段とを含み、前記ポートと前記ブリッジプロトコル処理手段とが一対一に割当てられていることを特徴とする通信装置。

【請求項2】 前記ブリッジプロトコル処理手段の各々は、自手段に割当てられているポートを介して他の通信装置とブリッジプロトコルデータユニット(BPDU)をやり取りすることによってスパニングツリーを構築す 10 るようにしたことを特徴とする請求項1記載の通信装置。

【請求項3】 前記ポートの相互間でのデータフレーム の転送制御をなすための転送制御手段を、更に含むこと を特徴とする請求項1または2記載の通信装置。

【請求項4】 前記転送制御手段は、前記データフレームが同一スパニングツリードメインに属するポート間での転送の場合には、転送を行う様にしたことを特徴とする請求項3記載の通信装置。

【請求項5】 前記転送制御手段は、前記データフレー 20 ムが異なるスパニングツリードメインに属するポート間での転送の場合には、この異なるスパニングツリードメイン間でのデータフレームの転送が予め許可されているときに、前記ポート間でのデータフレームの転送をなすことを特徴とする請求項1~4いずれか記載の通信装置。

【請求項6】 同一スパニングツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジプロトコル処理手段には同一識別情報が付与されており、異なるスパニングツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジプロ 30トコル処理手段には異なる識別情報が付与されており、前記転送制御手段は、前記データフレームの転送制御に際しては、前記データフレームの送信元ポートと宛先ポートとから前記識別情報を判断して、この識別情報の同一性に基づいて前記データフレームの転送制御をなすことを特徴とする請求項5記載の通信装置。

【請求項7】 複数のネットワークと、これ等ネットワーク間を相互接続する通信装置とを含む通信システムであって、前記通信装置は、前記ネットワークに接続された複数のポートと、スパニングツリーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手段とを含み、前記ポートと前記ブリッジプロトコル処理手段とが一対一に割当てられてなることを特徴とする通信システム。

【請求項8】 前記ブリッジプロトコル処理手段の各々は、自手段に割当てられているポートを介して他の通信装置とブリッジプロトコルデータユニット (BPDU)をやり取りすることによってスパニングツリーを構築するようにしたことを特徴とする請求項7記載の通信システム。

【請求項9】 前記通信装置は、前記ポートの相互間で 50

のデータフレームの転送制御をなすための転送制御手段 を、更に含むことを特徴とする請求項7または8記載の 通信システム。

【請求項10】 前記転送制御手段は、前記データフレームが同一スパニングツリードメインに属するポート間での転送の場合には、転送を行う様にしたことを特徴とする請求項9記載の通信システム。

【請求項11】 前記転送制御手段は、前記データフレームが異なるスパニングツリードメインに属するポート間での転送の場合には、この異なるスパニングツリードメイン間でのデータフレームの転送が予め許可されているときに、前記ポート間でのデータフレームの転送をなすことを特徴とする請求項9または10いずれか記載の通信システム。

【請求項12】 同一スパニングツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジプロトコル処理手段には同一識別情報が付与されており、異なるスパニングツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジプロトコル処理手段には異なる識別情報が付与されており、前記転送制御手段は、前記データフレームの転送制御に際しては、前記データフレームの送信元ポートと宛先ポートとから前記識別情報を判断して、この識別情報の同一性に基づいて前記データフレームの転送制御をなすことを特徴とする請求項9~11いずれか記載の通信システム。

【請求項13】 複数のネットワークと、これ等ネットワーク間を相互接続し前記ネットワークに接続された複数のポートとスパニングツリーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手段とが一対一に割当てられた通信装置とを含む通信システムにおける通信制御方法であって、前記ブリッジプロトコル処理手段の各々において、自処理手段に割当てられているポートを介して他の通信装置とブリッジプロトコルデータユニット (BPDU)をやり取りしてスパニングツリーを構築するステップを含むことを特徴とする通信制御方法。

【請求項14】 前記通信装置において、前記ポートの相互間でのデータフレームの転送制御をなすための転送制御ステップを、更に含むことを特徴とする請求項12記載の通信制御方法。

【請求項15】 前記転送制御ステップは、前記データフレームが同一スパニングツリードメインに属するポート間での転送の場合には、転送を行う様にしたことを特徴とする請求項14記載の通信制御方法。

【請求項16】 前記転送制御ステップは、前記データフレームが異なるスパニングツリードメインに属するポート間での転送の場合には、この異なるスパニングツリードメイン間でのデータフレームの転送が予め許可されているときに、前記ポート間でのデータフレームの転送をなすことを特徴とする請求項14または15記載の通信制御方法。

【請求項17】 同一スパニングツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジプロトコル処理手段には同一識別情報が付与されており、異なるスパニングツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジプロトコル処理手段には異なる識別情報が付与されており、前記転送制御ステップは、前記データフレームの転送制御に際しては、前記データフレームの送信元ポートと宛先ポートとから前記識別情報を判断して、この識別情報の同一性に基づいて前記データフレームの転送制御をなすことを特徴とする請求項14~16いずれか記載 10の通信制御方法。

【請求項18】 複数のネットワーク間を相互接続し前記ネットワークに接続された複数のポートとスパニングツリーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手段とが一対一に割当てられた通信装置の動作制御をコンピュータに実行させるためのプログラムであって、前記ブリッジプロトコル処理部の各々において、自処理部に割当てられているポートを介して他の通信装置とブリッジプロトコルデータユニット(BPDU)をやり取りして、それぞれ独立したスパニングツリーを構築するステップ 20を含むことを特徴とするプログラム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は通信装置及び通信システム並びに通信制御方法に関し、特にネットワークを相互接続するスパニングツリー管理ブリッジ及びスパニングツリー構築方式に関するものである。

[0002]

【従来の技術】スパニングツリーはLANを構築する際に使用されるものであり、その詳細はIEEE802.1Dに規定されている。すなわち、複数のLANがブリッジで相互接続されている場合に、ブロードキャストパケットをこれ等LAN内に送出する際にループが形成されていると、このブロードキャストパケットがこのループ内を中継され続けて消滅することがなくなる現象を防止するために、スパニングツリープロトコル(ブリッジプロトコル)と称される処理により、ループ状に接続された通信路の一点を論理的に切り離してツリー構造を形成するものである。

【0003】複数のLANをブリッジで相互接続したフリッジド(Bridged)LANにおいては、以下の理由から、上記のスパニングツリードメインを分割したいという要求がある。すなわち、第一の理由としては、障害が発生した際のスパニングツリー再構成の範囲を小さくすることで、無駄なトポロジ変更を少なくして復旧時間を短くする必要があるからである。第二の理由としては、スパニングツリードメインを小さくすることにより、スパニングツリーによってブロッキングされるルートを少なくし、使用帯域の無駄を無くす必要があるからである。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】図8に、IEEE802.1Dに準拠したブリッジのブリッジモデルを示す。図8を参照すると、このブリッジモデルはスパニングツリードメイン100の各LANセグメントに接続されたポート#1、ポート#2を有しており、各ポートに対応してMAC (Media Access Control) エンティティ3,4が設けられている。このMACエンティティはフレーム受付部10,61とフレーム送信部11,60とを含み、フレーム受付部10,61にて受信された各コンフィグレーションBPDU (ブリッジプロトコルデータユニット)はLLC (Logic Link Control) エンティティ20,40を介して上位レイヤエンティティ1のブリッジプロトコルエンティティ30へ送信される。

4

【0005】このブリッジプロトコルエンティティ30 は受信したコンフィグレーションBPDUを元に、IEEE802.1Dに規定されたスパニングツリープロトコルを実行するものであり、このスパニングツリープロトコルの実行によってポート#1、#2の各ポートロール (ルートポート、デジクネイテッドポート、アルターネイトポート)やポート状態 (フォワーディング、ブロッキング)を決定して、MACリレーエンティティ2内のポート状態情報記憶部50,54にそれぞれ格納する。

【0006】MACリレーエンティティ2はMACエンティティ3,4からの各受信データフレームの転送や廃棄の制御をなすものであり、ポート状態情報記憶部50,54やフィルタリングデータベース52を参照してデータフレームの転送制御を行うフォワーディングプロセス部51と、現在までのデータフレームの転送制御を学習してこの学習結果をフィルタリングデータベース52へ逐次格納し、フィルタリングデータベースを更新するラーニングプロセス部53とを含んでいる。

【0007】フレーム送信部11,61はフォワーディングプロセス部51から転送されたデータクレームを各ポート#1、#2を介してスパニングツリードメイン100へ送信し、またスパニングツリー形成のためのコンフィグレーションBPDUをLLCエンティティ20,40を介して受けてポート#1、#2から他のブリッジへ送信するものである。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】図8に示した従来のブリッジモデルでは、各ポートからのコンフィグレーションBPDUは、上位レイヤエンティティ1内の共通の単1のブリッジプロトコルエンティティ30におり、この1つのブリッジプロトコルエンティティ30において、各ポート#1、#2のポートロールやポート状態の各情報が決定されることになる。このために、1つのブリッジ内の全ポートは、図8に示す如く、同一のスパニングツリードメイン100に参加する

5

ことになり、スパニングツリーの分割ができない。

【0009】スパニングツリーの分割ができないと、以 下の様な問題が生じる。すなわち、ネットワークを構成 するブリッジの障害、またはブリッジ間を接続するネッ トワークの障害により、あるブリッジ間のリンクが失わ れると、IEEE802. 1Dの規定により、スパニン グツリーの再構築が行われるが、この再構築が行われる 際に、それまで構築されていたスパニングツリー構成情 報(ポート状態情報記憶部50,54の記憶情報)、デ ータパケットのフォワーディングのために学習されてい 10 たフィルタリングデータベース52が全て初期化され、 新たにスパニングツリーの構築が行われることになる。

【0010】このツリーの再構築ネットワークを構成す るブリッジの数に応じて相当の時間を要し、再構築が完 了するまでの間ネットワーク上に転送されるべきデータ パケットは転送されず、サービス中断と同様な状態とな る。ブリッジネットワークが大きくなると(ネットワー クを構成するブリッジの数が多くなると)、この状態は 顕著となる。

【0011】また、スパニングツリードメインを分割す 20 る方法としてルータやV (Virtual) LANによってネ ットワークを分割する方法も考えられるが、同時にブロ ードキャストドメインも分割されることになって、ネッ トワーク管理者の都合により、ユーザのサービスに制限 を加えることとなる。

【0012】本発明の目的は、スパニングツリードメイ ンを容易に分割可能とし、またブロードキャストドメイ ンを分割することなくスパニングツリードメインだけを 分割することができるようにした通信装置及び通信シス テム並びに通信制御方法を提供することである。

[0013]

【課題を解決するための手段】本発明による通信装置 は、ネットワークに接続された複数のポートと、スパニ ングツリーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手 段とを含み、前記ポートと前記ブリッジプロトコル処理 手段とが一対一に割当てられていることを特徴とする。

【0014】そして、前記プリッジプロトコル処理手段 の各々は、自手段に割当てられているポートを介して他 の通信装置とブリッジプロトコルデータユニット(BP DU)をやり取りすることによってスパニングツリーを 40 構築するようにしたことを特徴とする。更に、前記ポー トの相互間でのデータフレームの転送制御をなすための 転送制御手段を含むことを特徴とし、前記転送制御手段 は、前記データフレームが同一スパニングツリードメイ ンに属するポート間での転送の場合には、転送を行う様 にしたことを特徴とする。

【0015】また、前記転送制御手段は、前記データフ レームが異なるスパニングツリードメインに属するポー ト間での転送の場合には、この異なるスパニングツリー ドメイン間でのデータフレームの転送が予め許可されて 50

いるときに、前記ポート間でのデータフレームの転送を なすことを特徴とする。また、同一スパニングツリード メインに属するポートに割当てられたブリッジプロトコ ル処理手段には同一識別情報が付与されており、異なる スパニングツリードメインに属するポートに割当てられ たブリッジプロトコル処理手段には異なる識別情報が付 与されており、前記転送制御手段は、前記データフレー ムの転送制御に際しては、前記データフレームの送信元 ポートと宛先ポートとから前記識別情報を判断して、こ の識別情報の同一性に基づいて前記データフレームの転

【0016】本発明による通信システムは、複数のネッ トワークと、これ等ネットワーク間を相互接続する通信 装置とを含む通信システムであって、前記通信装置は、 前記ネットワークに接続された複数のポートと、スパニ ングツリーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手 段とを含み、前記ポートと前記ブリッジプロトコル処理 手段とが一対一に割当てられてなることを特徴とする。 【0017】本発明による通信制御方法は、複数のネッ トワークと、これ等ネットワーク間を相互接続し前記ネ

送制御をなすことを特徴とする。

ットワークに接続された複数のポートとスパニングツリ ーを構築する複数のブリッジプロトコル処理手段とが一 対一に割当てられた通信装置とを含む通信システムにお ける通信制御方法であって、前記ブリッジプロトコル処 理手段の各々において、自処理手段に割当てられている ポートを介して他の通信装置とブリッジプロトコルデー タユニット (BPDU) をやり取りしてスパニングツリ ーを構築するステップを含むことを特徴とする。

【0018】更に、前記通信装置において、前記ポート 30 の相互間でのデータフレームの転送制御をなすための転 送制御ステップを含むことを特徴とする。また、前記転 送制御ステップは、前記データフレームが同一スパニン グツリードメインに属するポート間での転送の場合に は、転送を行う様にしたことを特徴とする。また、前記 転送制御ステップは、前記データフレームが異なるスパ ニングツリードメインに属するポート間での転送の場合 には、この異なるスパニングツリードメイン間でのデー タフレームの転送が予め許可されているときに、前記ポ ート間でのデータフレームの転送をなすことを特徴とす

【0019】また、同一スパニングツリードメインに属 するポートに割当てられたブリッジプロトコル処理手段 には同一識別情報が付与されており、異なるスパニング ツリードメインに属するポートに割当てられたブリッジ プロトコル処理手段には異なる識別情報が付与されてお り、前記転送制御ステップは、前記データフレームの転 送制御に際しては、前記データフレームの送信元ポート と宛先ポートとから前記識別情報を判断して、この識別 情報の同一性に基づいて前記データフレームの転送制御 をなすことを特徴とする。

10

7

【0020】本発明によるプログラムは、複数のネット ワーク間を相互接続し前記ネットワークに接続された複 数のポートとスパニングツリーを構築する複数のブリッ ジプロトコル処理手段とが一対一に割当てられた通信装 置の動作制御をコンピュータに実行させるためのプログ ラムであって、前記プリッジプロトコル処理部の各々に おいて、自処理部に割当てられているポートを介して他 の通信装置とブリッジプロトコルデータユニット(BP DU)をやり取りしてスパニングツリーを構築するステ ップを含むことを特徴とする。

【0021】本発明の作用を述べる。ネットワークであ る、例えばブリッジドLANのスパニングツリードメイ ンを分割する場合に、スパニングツリー間を接続するブ リッジ(通信装置)において、ブリッジプロトコルエン ティティを複数設けて、各ポートを一対一の関係でブリ ッジプロトコルエンティティに割り当てることにより、 ポート毎に異なるスパニングツリーに参加させることが 可能となる。よって、スパニングツリーの分割が容易に なり、上述した従来技術の欠点が解消可能となる。

[0022]

【発明の実施の形態】以下に図面を参照しつつ本発明の 実施例を説明する。図1は本発明の一実施例の構成を示 す図であり、本発明によるポートベース式スパニングツ リー管理ブリッジのブリッジモデルを示す。図1におい て、図8と同等部分は同一符号にて示している。図1を 参照すると、図8の従来モデルと相違する点は、ブリッ ジプロトコルエンティティが複数のポートにそれぞれ対 応して設けられており、本例では、ポート#1にはブリ ッジプロトコルエンティティ30が、ポート#2にはブ リッジプロトコルエンティティ31が一対一にそれぞれ 30 独立に割当てられているものとする。このポートとブリ ッジプロトコルエンティティの割当ては予めシステム設 計時に設定されているものとする。そして、ポート#1 はスパニングツリードメイン100が、ポート#2はス パニングツリードメイン101がそれぞれ接続されい る。

【0023】ポート#1から入力されたスパニングツリ ードメイン100に関するコンフィグレーションBPD Uは、LLCエンティティ20によってブリッジプロト コルエンティティ30に送信される。ブリッジプロトコ ルエンティティ30では、受信したコンフィグレーショ ンBPDUを元にスパニングツリープロトコルを実行 し、ポート#1のポート状態情報を決定してポート状態 情報記憶部50に格納する。同様に、ポート#2におい てもブリッジプロトコルエンティティ31によって処理 が行われ、ポート#2のポート状態情報が決定されてポ ート状態情報記憶部54に格納される。

【0024】このようにポート#1とポート#2から入 力されたそれぞれのスパニングツリーに関するコンフィ グレーションBPDUは、異なるブリッジプロトコルエ 50 ンティティ100及び101によって処理されることに なり、互いのスパニングツリープロトコルは干渉しあわ ず、独立に管理されることになる。

8

【0025】更に詳細に説明すると、本発明によるポー トベース式スパニングツリー管理ブリッジは、上位レイ ヤの処理を行う上位レイヤエンティティ1と、各ポート から入力されるデータフレームのフォワーディングを行 うMACリレーエンティティ2と、ポート毎の処理を行 うMACエンティティ3,4とにより構成されている。 【0026】上位レイヤエンティティ1及びMACリレ ーエンティティ2はブリッジに1つ存在し、またMAC エンティティはポート毎に存在する。MACエンティテ ィ3は、フレーム受付部10と、フレーム送信部11と によって構成される。フレーム受付部10は、ポートか ら受信したフレームのエラーチェックを行い、次にある 条件を元にフレームを廃棄し、廃棄されなかったデータ フレームをMACリレーエンティティ2のフォワーディ ングプロセス部51、ラーニングプロセス部53に送信 する。また、制御フレームをLLCエンティティ20に 20 送信する。

【0027】フレーム送信部11はフォワーディングプ ロセス部51より受信したデータフレームをポートへ送 信する。ここで要求がある場合は、送信フレームのQo S (Quality of Service) 制御を行う。

【0028】MACリレーエンティティ2は、フォワー ディングプロセス部51、ラーニングプロセス部53、 フィルタリングデータベース52、ポート状態情報記憶 部50、54によって構成される。フォワーディングプ ロセス部51は、送信元ポートのポート状態情報記憶部 50 (54) の記憶情報、宛先ポートのポート状態情報 記憶部54(50)のポート状態情報、フィルタリング データベース52の情報を元に、フレームのリレーを行 う。ラーニングプロセス部53は、受信フレームの送信 元アドレスと受信ポートをフィルタリングデータベース 52に書き込む。

【0029】上位レイヤエンティティ1には、ブリッジ プロトコルエンティティ30,31が存在する。実際 は、他にも様々な上位レイヤプロトコルが存在するが、 本発明には関係ないので省略する。ブリッジプロトコル エンティティ30、31はスパニングツリーを処理し、 設定により割り当てられたポートのポート状態情報 (5) 0,54)を決定する。

【0030】最後に、LLCエンティティ20,40は MACエンティティ3, 4と上位レイヤエンティティ1 との接続を行う。フレームの宛先MACアドレスに書か れているグループMACアドレスによって該当する上位 レイヤエンティティにフレームを送信する。

【0031】図1を用いて本発明によるポートベース式 スパニングツリー管理ブリッジのスパニングツリー構築 時の処理を説明する。ポート#1から受信されたスパニ

ングツリードメイン100に関するコンフィグレーショ

ンBPDUはフレーム受付部10においてエラーチェッ

クされた後、LLCエンティティ20に送られる。LL

Cエンティティ20は、フレームの宛先MACアドレス

フィールドに書かれているグループMACアドレスによ

って該当する上位レイヤエンティティ、ここではブリッ

#1から受信したデータフレームは、フレーム受付部1 0において、エラーチェック等が行われ、フレームの廃 棄条件に引っかからなかった場合に、フォワーディング

プロセス部51及びラーニングプロセス部53に送られ る。

ジプロトコルエンティティ30に送信する。 【0032】ここで、ポート#1は予めブリッジプロト コルエンティティ30に割当てられている。ブリッジプ ロトコルエンティティ30では、スパニングツリーアル 10 ゴリズム(IEEE802. 1D)に従って、このポー トのポート状態情報 (ポートロール、ポートステート) を決定して、ポート状態情報記憶部50へ格納する。

【0033】図2のフローチャートを用いてブリッジプ ロトコルエンティティ30内の処理を説明する。ポート #1において受信されたコンフィグレーションBPDU は、このブリッジプロトコルエンティティ30が保有す るコンフィグレーションBPDU (C-BPDU) パラ メータと、スパニングツリーアルゴリズムに従って比較 される(ステップS1)。

【0034】ここで、保有しているコンフィグレーショ ンBPDUパラメータの方が優位の場合には、保有する コンフィグレーションBPDUパラメータによって生成 されたコンフィグレーションBPDUを送出し続け、こ のポートのポートロールを「デジグネイテッドポート

(Designated Port)」、ポートのステートを「フォワ ーディング状態」にする(ステップS2)。受信したコ ンフィグレーションBPDUの方が優位である場合に は、自身のコンフィグレーションBPDU及びブリッジ パラメータを更新し、コンフィグレーションBPDUの 30 ポート#1への送出を止める(ステップS3)。

【0035】そして、このポートのポートロールを「ル ートポート (Root Port)」、ポートス状態を「フォワ ーディング状態」にする(ステップS4,5)。ここ で、同一のブリッジプロトコルエンティティを使用して いる他ポートから、更に優位のコンフィグレーションB PDUを受信した場合には、自身のコンフィグレーショ ンBPDU及びブリッジパラメータを更新し(ステップ S6)、このポートをポートロールを「アルタネートポ ート (Alternate Port)」、ポート状態を「ブロッキン 40 グ状態」にする(ステップS7)。

【0036】ポート#2においても同様の処理が行わ れ、ポート#2のポート状態情報が決定される。ここで ポート#1とポート#2とは別々のブリッジプロトコル エンティティ30、31に割当てられているため、スパ ニングツリードメイン100とスパニングツリードメイ ン101とを分割することができるのである。

【0037】スパニングツリープロトコルによって各ポ ートのポート状態情報が決定されると、データフレーム

【0038】フォワーディングプロセス部51では、図 3に示したフローに従ってフォワーディング処理がなさ れる。すなわち、データフレームの受信に応答して(ス テップS11)、この受信データフレームの「送信元ポ ートのポート状態情報が、フォワーディング許可状態 (フォワーディング状態) である」 (ステップS12) かつ「フィルタリングデータベース52から検索された このフレームの宛先ポートのポート状態情報がフォワー ディング許可状態(フォワーディング状態)である」 (ステップS13)場合に、そのデータフレームを宛先 ポートのフレーム送信部60にリレーする(ステップS 14)。そうでない場合には、受信データフレームは廃 棄される(ステップS15)。

【0039】ラーニングプロセス部53では、送信元ポ ートのポート状態情報が「ラーニング許可状態(フォワ ーディング状態もしくはラーニング状態)である」場合 に、フィルタリングデータベース52にその送信元アド レスと送信元ポートをMACテーブルエントリとして書 き込む。フレーム送信部60では、必要に応じて送信フ レームのQoS制御を行う。

【0040】図4は本発明の他の実施例の構成を示す図 であり、図1と同等部分は同一符号にて示している。本 実施例におけるブリッジは、図1の実施例によるブリッ ジに対して、上位レイヤエンティティ1におけるフォワ ーディングプロセス制御エンティティ32が追加されて おり、またブリッジプロトコルエンティティ30、31 からポート状態情報記憶部50,54に書き込まれる情 報として、ブリッジプロトコルエンティティID(識別 番号) が追加されている。

【0041】このブリッジプロトコルエンティティID は、そのポートに割当てられているブリッジプロトコル エンティティを識別するための情報を示す。フォワーデ ィングプロセス制御エンティティ32は、ブリッジプロ トコルエンティティIDの異なるポート間、つまりスパ ニングツリードメイン間のフレームのリレーを制御す る。他の構成は図1のそれと同等であり説明は省略す

【0042】図4を用いて本ブリッジのスパニングツリ ー構築時の処理を説明する。ポート#1から受信された スパニングツリードメイン100に関するコンフィグレ ーションBPDUは、図1の本発明によるポートベース 式スパニングツリー管理ブリッジと同様の処理により、 ブリッジプロトコルエンティティ30に送信される。ブ リッジプロトコルエンティティ30では、スパニングツ のフォワーディング、ラーニングが開始される。ポート 50 リーアルゴリズム (IEEE802.1D) に従って、

このポートのポートロールやポート状態などのポート状 態情報を決定して、ポート状態情報記憶部50,54へ それぞれ格納する。

【0043】ここで、本ブリッジでは、ポート状態情報 に加えてブリッジプロトコルエンティティ30を示すブ リッジプロトコルエンティティIDをポート状態情報記 憶部50に書き込む。

【0044】スパニングツリープロトコルによって各ポ ートのポート状態情報が決定されると、データフレーム のフォワーディング、ラーニングが開始される。ポート 10 #1から受信したデータフレームは図1の本発明による ポートベース式スパニングツリー管理ブリッジと同様の 処理により、フォワーディングプロセス部51及びラー ニングプロセス部53に送られる。

【0045】フォワーディングプロセス部51では、図 5のフローに従ってフォワーディング制御がなされる。 すなわち、データフレームの受信に応答して(ステップ S21)、この受信データフレームの「送信元ポートの ポート状態情報が、フォワーディング許可状態(フォワ ーディング状態)である」(ステップS22)、かつ 「フィルタリングデータベース52から検索されたこの フレームの宛先ポートのポート状態情報がフォワーディ ング許可状態(フォワーディング状態)である」(ステ ップS23)、かつ「送信元ポートのブリッジプロトコ ルエンティティIDと宛先ポートのブリッジプロトコル エンティティIDが同一である(つまり、同一スパニン グツリードメイン間のフォワーディング)もしくは送信 元ポートのブリッジプロトコルエンティティIDと宛先 ポートのブリッジプロトコルエンティティIDが異なっ ている(つまり、異なるスパニングツリードメイン間の 30 フォワーディング) (ステップS24) が、フォワーデ ィングプロセス制御エンティティ32によって異なるブ リッジプロトコルエンティティ間のフォワーディングが 許可(イネーブル)されている」(ステップS25)場 合に、そのデータフレームを宛先ポートのフレーム送信 部60にリレーする(ステップS26)。そうでない場 合には、受信データフレームは廃棄される(ステップS 27).

【0046】異なるブリッジプロトコルエンティティ間 のフォワーディングが許可 (イネーブル) されている か、不許可(ディセーブル)であるかの設定(ステップ S25参照)は、フォワーディングプロセス制御エンテ イティ32において、オペレータによる設定により可能 である。

【0047】図6はポートを4つ有する場合のブリッジ 200の概略図であり、ポート#1, #2は同一のスパ ニングツリードメイン100に属しており、よってこれ 等ポート#1, #2に対応するブリッジプロトコルエン ティティは共に同一のブリッジプロトコルエンティティ ID("A")が付与される。また、ポート#3, #4 50 1, 4に示したブリッジも、データリンクレイヤのブリ

は同一のスパニングツリードメイン101に属してお り、よってこれ等ポート#3, #4に対応するブリッジ プロトコルエンティティは共に同一のブリッジプロトコ ルエンティティ I D ("B") が付与されることにな る。フォワーディングプロセス部51はこれらデータフ

12

レームの転送制御に際しては、このブリッジプロトコル エンティティIDの同一性をも考慮して転送制御をなす ことになる。

【0048】なお、ラーニングプロセス部53では、

「送信元ポートのポート状態情報がラーニング許可状態 (フォワーディング状態もしくはラーニング状態) であ る」場合に、フィルタリングデータベース52にその送 信元アドレスと送信元ポートをMACテーブルエントリ として書き込む。フレーム送信部60では、必要に応じ てフレームのQoS制御を行う。

【0049】本ブリッジを用いて図7に示すようなアプ リケーションが考えられる。通常、スパニングツリード メインは、スパニングツリー間でのループを避けるため に必ず一点で接続されなければならない。しかし、スパ ニングツリー間を1点で接続した場合、その接続ブリッ ジに障害が生じるとリーチャビリティ(データフレーム の到達容易性) は著しく低下するという問題がある。

【0050】そこで、図7に示すように、本ブリッジ2 00.201を用いてスパニングツリードメイン100 と101との間を2点で接続しておき、いずれかのブリ ッジのスパニングツリー間のフレームのリレーのみをイ ネーブルに設定する。このような構成をとることによっ て、スパニングツリー間の接続において冗長を持たせる ことができ、ブリッジ1,2のうちどちらかのブリッジ に障害が生じた場合でも、システムのリーチャビリティ は維持されることになる。

【0051】なお、図7では、このスパニングツリー間 のフレームリレーのイルーブル/ディセーブルの設定 を、フォワーディングプロセス制御フレームを用いて行 う様に図示している。このフォワーディングプロセス制 御フレームに、どのブリッジでイルーブルとし、どのブ リッジでディセーブルとするかを示すフラグを書き込ん でおき、これをブリッジ間で定期的にやり取りすること で、スパニングツリー間のフレームリレーのイルーブル /ディセーブルの設定が可能である。このフォワーディ ングプロセス制御フレームをやり取りする代わりに、前 述した様に、オペレータによる設定でも可能であること は勿論である。

【0052】なお、上記実施例で示した図2,3や図5 の各フローは、予めROM等の記憶媒体にプログラムと して手順を書き込んでおき、これをコンピュータに読取 らせつつ実行することで実現可能であることは明白であ る。また、適用ネットワークとして、LANについて述 べたが、これに限定されるものではない。従って、図

13

ッジ機能を含む通信装置に広く適用可能である。

[0053]

【発明の効果】本発明を適用することにより、以下の効果が得られる。第一に、本発明によるポートベース式スパニングツリー管理ブリッジを用いることにより、スパニングツリードメインを分割することができる。第二に、本発明によるポートベース式スパニングツリー管理ブリッジを用いることにより、ルーターもしくはVLANによりネットワークを分割し、これ等分割ネットワーク毎にスパニングツリーを割当てる方法に比べ、ブロー10ドキャストドメインを分割することなくスパニングツリードメインだけを分割することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例の構成を示すプロック図である。

【図 2】本発明の実施例のブリッジプロトコル処理時の 動作を示すフローチャートである。

【図3】図1の実施例におけるフォワーディング時の動作を示すフローチャートである。

【図4】本発明の他の実施例の構成を示すブロック図で 20 ある。

【図5】図4の実施例におけるフォワーディング時の動*

*作を示すフローチャートである。

【図6】本発明によるブリッジの一般的な原理的ブロック図である。

14

【図7】本発明のブリッジの応用例を説明するための図である。

【図8】従来のブリッジの構成を示すブロック図である

【符号の説明】

1 上位レイヤエンティティ

2 MACリレーエンティティ

3, 4 MACエンティティ

10,61 フレーム受付部

11,60 フレーム送信部

20, 40 LLCエンティティ

30,31 ブリッジプロトコルエンティティ

32 フォワーディングプロセス制御エンティティ

50,54 ポート状態情報記憶部

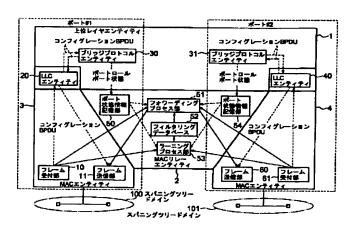
51 フォワーディングプロセス部

52 フィルタリングデータベース

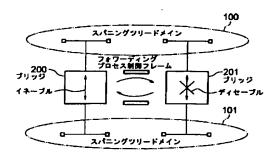
53 ラーニングプロセス部

100, 101 スパニングツリードメイン

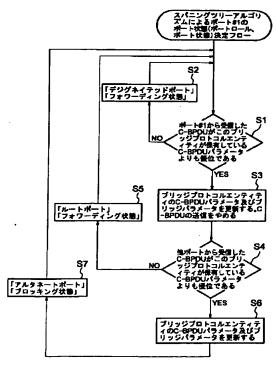
【図1】

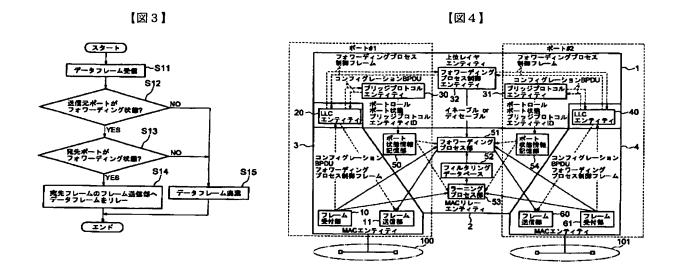


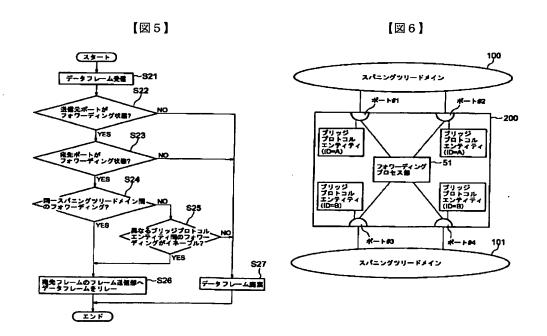
【図7】



【図2】







【図8】

